(11)Publication number :

04-269031 (43)Date of publication of application: 25.09.1992

(51)Int.Cl.

H04L 1/18

(21)Application number: 03-050157 (22)Date of filing:

25.02.1991

(72)inventor:

(71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP (NTT)

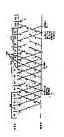
> MATSUMOTO TADASHI ITOU SHIYOUGO

SAWAI KOICHI

(54) DATA RE-TRANSMISSION SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To realize an ARQ system in which no out of synchronism takes place even when channel changeover occurs during communication by applying the system to mobile communication where a burst error is dominant so as to obtain a high transmission efficiency. CONSTITUTION: A sender side adds a, number repeated in a modulo M to a data and sends the result while slepping the number by one. There is a consecutive transmission mode (SR mode) or a mode implementing re-transmission repetitively while being restored to a sent number (GBN mode) in the transmission mode and the SR mode is used for the operation usually. A receiver side sends information representing a fault reception (Nack) to the sender side continuously through a feedback path together with a data number to request re- transmission and the sender side sends again the data of the number on the re-transmission request. When the transmission number, the reception number and a data number as to whether or not the normal reception at the receiver side is not confirmed are distinguished depending on the relation of using the numbers repetitively, the transmission mode is set to the GBN mode and the number is traced back up to the number on re-transmission request and all the data up to that number are sent again.



Japanese Unexamined Patent Publication No. 269031/1992 (Tokukaihei 4-269031)

The following is a partial English translation of exemplary portions of non-English language information that may be relevant to the issue of patentability of the claims of the present application.

[CLAIMS]

- A method for retransmitting data wherein, in a communications system having a return line, a transmitter station includes:
- a function of adding to data a number that repeats up to a modulo M:
- a function of adding a flag indicative of whether to sequentially increment the number and to continuously transmit data in the SR mode or to go back to a number indicative of previously transmitted data and to retransmit the previously transmitted data in the GBN mode;
- a function of encoding the numbered data and the flag into a code that allows error detection, and transmitting the code; and
- a function of determining whether or not received data from a receiver station contains an error,
 - a receiver station includes:
- a function of determining whether or not received data from the transmitter station contains an error; and
- a function of encoding (i) information indicative of "normal reception Ack" or "abnormal reception Nack" and (ii) a signal number into a code that allows error detection, and transmitting the code via the return line.

the method comprises:

the receiver station requesting retransmission of data of an unconfirmed number;

the transmitter station (I) adding to new data to be transmitted a flag for indicating continuous transmission, (II) incrementing the transmission number and inserting the number into the new data to be transmitted, (III) transmitting the data having a number of retransmission request, and, (IV) when it is impossible to distinguish a repeatedly used transmission number and a data number that whether or not the data number is normally received by the receiver station is unconfirmed, the transmitter station changing the flag to a flag indicating retransmission, and retransmitting data having a number of retransmission request or a later.

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(II)特許出顧公開番号 特開平4-269031

(43)公開日 平成4年(1992)9月25日

(51)Int.Cl.* H 0 4 L 1/18 職別記号 庁内整理番号 7189-5K FΙ

技術表示箇所

審査請求 未請求 請求項の数1(全 6 頁)

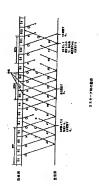
(21)出願番号	特顯平3-50157	(71)出職人 000004226
		日本電信電話株式会社
(22) 出願日	平成3年(1991)2月25日	東京都千代田区内幸町一丁目1番6号
		(72)発明者 松本 正
		東京都千代田区内幸町一丁目1番6号日本
		電信電話株式会社内
		(72)発明者 伊藤 正悟
		東京都千代田区内幸町一丁目1番6号日本
		電信電話株式会社内
		(72)発明者 沢井 浩一
		東京都千代田区内幸町一丁目1番6号日本
		電信電話株式会社内
		(74)代理人 弁理士 山本 恵一

(54)【発明の名称】 データ再送伝送方式

(57)【要約】

【目的】 バースト誤りが支配的な移動通信に用いて高 い伝送効率が得られ、通信中にチャネル切替が発生して も同期外れにならないARQ方式を提供することを目的 とする。

「構成」 送前朝では、データにモジュロMで繰り返す 番号を付加し、場号を1ずつ歩進しながら、送信する。 送信モードは繊維送信モード(SRモード)人は送信す みの番号まで戻ってくり返し再送するモード(GBNモード)があり、通常はSRモードで動作する。受信側で に、異常受信(Nack)を示す情報をデータを再送する。 は、異常受信 Nack)を示す情報をデータを再送する。 は、異常受信 DII の国標で、送信号や乏保信等と受信 信何に常受視し口いる関係で、送信号や乏保信等と受信 例できなくなったときは、送信モードをGBNモードに して再送要求された番号までさかのぼってそれまでの全 てのデータを再送する。



【特許請求の範囲】

【鯖水項1】 帰還路を持つ通信システムに於て、送信 局には、データにモジュロ数Mで繰り返す番号を付加す る機能と、鼓器母を順次インクリメントしながらデータ をSRモードで連続的に送信するか、以前に送信済の番 号にまで戻ってGBNモードで再送を繰り返すかを表示 するフラグを付加する機能と、眩暈号付きデータと該フ ラグとを認りが輸出可能な符号に符号化して送信する機 能と、受信局からの受信データに誤りが含まれるかを検 出する機能とを具備し、受信局には送信局からの受信デ 10 ータに誤りが含まれるかを検出する機能と、正常受信A ck又は異常受信Nackを示す情報と信号番号とを誤 りが検出可能な符号に符号化して帰還路に送信する機能 とを具備し、受信局では未確認な番号のデータの再送要 求を行ない、送信局では該フラグを連続送信表示にし て、送信番号をインクリメントしながら送信する新しい データに挿入させて再送要求される番号のデータを送信 し、繰り返して用いる送信番号と受信局が正常に受信し たか否かが未確認なデータ番号とが区別できないとき送 信局は該フラグを繰り返し送信表示にして、再送要求さ 20 れる番号のデータから繰り返して送信することを特徴と するデータ再送伝送方式。

1

[発明の詳細な説明]

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、データ再送伝送方式に 関するものであり、特に、移動通信等のパースト誤りと ランダム裂りの湿在するチャンルを介してエラーフリー 伝送を高効率で達成するための方式に関するものであ る。

[0 0 0 2]

【従来の技術】誤りの発生する伝送路を介して、エラー フリー伝送を高効率で実現する方法として、帰還路を持 つ通信システムにGo-Back-N (GBN-AR Q) 及びSelective Repeat再送伝送 (SR-ARQ) があった。

[0003] 通常のARQでは、送信データを数100 ビットの長さを持つ複数のプロックに分割して、プロッ クを連続して送信し、受信されたプロックデータに誤り が検出されないときは、受信局からデータが正しく受信 されたことを示す応答信号ACKを送信する。送信局 40 は、これを受信すると次のブロックデータを送信する。

【0004】一方、受信されたプロックデータに誤りが 検出されたときは、受信局からデータが正しく受信され なかったことを示す応答信号NAKを送信する。NAK を受信するか、または応答信号を正しく受信できなかっ たとき (広客信号に誤りを輸出したとき) の送信局の動 作は、ARQのタイプによって異なる。GBN-ARQ では対応するプロックデータ以降の再送が行なわれ、S R-ARQでは対応するブロックデータのみの再送が行 なわれる。したがって、伝送効率の点でSR-ARQは 50 み、移動通信システムにおいても高い伝送効率が得られ

優れた性能を示すが、文献 (Shu Lin and DJ. Costello, "Error Contro Coding: Fundamentals and Applications", Prentice H a11, pp. 458-465) に示されるように、原 理的には無限大のパッファを必要とする。これは、無限 の伝送遅延が生じる確率が0ではないことを示してい

[0005] しかし、実際には送信局、受信局で所有で きるパッファサイズは有限であり、また、ブロックデー タを付けることのできる番号は有限のため、不特定量の データに対していつもSR-ARQを用いて伝送するこ とは実用上不可能である。このため、実用的にはSR-ARQとGBN-ARQとを切り替えて用いるさまざな ARQ方式が提案されている(同書pp. 465-49 4).

【0006】しかし、これらの方式は衛星通信システム のように、ランダム誤りチャネルを対象としたものであ った。このために、情報量が少ない帰還路の情報(Ac kやNackなど)は、誤り訂正符号の適用等によって 誤りに対して十分に保護できるため、通常はエラーフリ 一伝送、又は非常に低い誤り率で伝送可能な帰還路を前 提としていた。また、伝送遅延時間がARQ通信を開始 する前に送信局と受信局でわかっていることを仮定し、 ARQ通信の途中でラウンドトリップディレイ時間(送 信局がある番号のプロックデータを送信してから、それ に対するレスポンスを受信するまでの時間) が変化する ことはないシステムを対象としており、このことが、帰 避路の情報を減らせる(理想的にはAckとNackの 30 1ピット) 理由にもなっていた。

【0007】ところが、移動通信システムのようにパー スト誤りが支配的なチャネルを介して通信を行なう場 合、情報量が少なくてもエラーフリーに近い帰還路を構 成することは不可能である。このため、移動通信システ ムで従来のプロトコルをそのまま用いると、帰還路誤り による再送回数が増加して伝送効率が低下するという欠 点があった。さらに、移動通信システムでは、通信中に チャンル切り換えが発生してラウンドトリップディレイ 時間がARQ通信中に変化する。

[0008] このため、ラウンドトリップディレイ時間 が変化しないことを前提にした従来の方式をそのまま適 用すると、通信中チャネル切り換えが発生する度に同期 外れが発生して、再同期のための時間が伝送効率を大幅 に低下させるという欠点があった。

100091

【発明が解決しようとする課題】上述したように、従来 のAROを移動通信システムに於けるデータ伝送にその まま用いても、実用的な伝送効率が得られないという欠 点があった。本発明は、このような従来の問題点に鑑 て、通信中チャンネル切り換えが発生しても同期外れに ならないARQ方式を提供することを目的とする。

[0 0 1 01

【無理を得決するための手段】上記目的を递成するため の本発明の特徴は、帰避路を持つ通信ンステムに於て、 送信局には、データにモジュの数へ推復、返済等号を付 加する機能と、鉄業号を開水インクリメントしながらデ ータをSRモードで運搬的に送信するか、以前に送信済 みの番号にまで戻ってGBNモードで再送を繰り返すか を表示するフラグを付加する機能と、転乗号付きデータ と該フラグと乗割りが検出可能な符号に代号化して送信 する機能と、受信局のからの受信データに減りが含まれる かを検出する機能とと異態し、受信局には送信局からの 受信データに関いが含まれるが検出する機能と、正常 受信名とよ又は異常や受信のな。と表示す情報と信号番号 とを誤りが検出可能な符号に符号化して滞避路に送信す る機能とを具備し、

(0011)受信局では未確認な番号のデータの再送費 来を行ない、送信局では該フラグを運輸送信表示にし て、送信番号をインクリメントしながら送信する新しい データに押えきせて再送取求される番号のデータを送信 し、輪り返して用いる送信番号と受信局が正常に受信し たか否がが未確認なデータ番号とが区別できないとき差 信局は核フラグを繰り返し送信表示にして、再送要求さ れる番号のデータから繰り返して送信するデータ再送伝 送方式にある。

[0012]

[0013] 次に、受信仰では未確認な器号 1 が受信できるまで、Na ack (1) を管理的に登し、対している。 かたに付加する番号とが識別できなくなったら、適的返信の時、例えば、n回目の送信で保運路情報が送信例で正しく受信されない確率は、1 プロックの漫選所情報の終了 parの注意に来になる。後つた、毎号を帰避財務解に付加することによって設り事が高く数を増発している。 例2 まできかのぼって送信する。この状態で、帰避財の信がへの知った (1) の送信司数が増えるほど就り事を急激に下げることができる。確遇財情報に減りが発生した時、返信局がプロックデータを送信してからレスポンスを侵害する。と信仰でなのように記憶してあらたスポンスを受信するまでの時間(ラウンドトリップディンイド等

間)が変化するが、帰還路情報が未確認番号を姿示して いるので、同期外れになることはない。また、通信中チ ャンル切り換えが発生してラウンドトリップディレイ時 間が変化しても、同様の理由により同期外れにならな い。

[0014]

「埃施剤」次に、このARQ方式の動作について説明する。 通常はSR-ARQとして動作し、送信仰で付加する連続送信/植り返し送信の表示フラグは連載送信 SR-ARQモードにする)。送信仰では帰還節からNack(i)を受阻したときだけ場合「のブロックデーター両送し、その以外は、モジュロMで載り返び手号をインクリメントして付加しながら新しいデータを送信する。但し、番号1のブロックデータを用送してからラウンドトリップディレイ時間に相当する数-1の確顕路のブロックデータは、受信側で未確認な番号1に対する再送更求が受信されているので(用送した、番号1に対する再とスポンスが支充能力ない)、これを無視する

[0015] 受信制では、番号 1が未確認のうちはNa へ k (1) を帰還路に送信し続けるともに、それ以外 の未限患者が生したらこの番号を記憶する (例えば、番号 10次に2回以上の受信額りを検出した後、番号 143を受信したら番号 1+1と j + 2 が未確認となる)。受信側でもつとも新しい1番号のデータまで正しく受信して再送表がするデータ専門がない場合はAc k (1)を帰還路に送信するが、この状態で受信データに 誤りを検出したら、1+1を未取録と見なして、ただちにNack(i+1)を帰還路に送出する。そうして、再送される番号 (前の何では番号 j + 1) 再送要求する (Nack (j + 1) を選挙

【0016】このように、SR-ARQモードでは番号 をインクリメントして付加しながら新しいデータを送信 するが、番号はモジュロMで繰り返すので、この状態を 維持すると付加する番号と受信側から再送要求される番 号が一致する (モジュロが一回りする)。 このとき、受 信仰で同一番号のブロックデータを受信すると、再送か 新しいデータかの識別がつかなくなる。これを避けるた めに、送信側で受信側が正常に受信したかが未確認な番 40 号 (例えば、Nack (i) を受信すれば、番号i-1 まで正常受信されていることが送信仰でわかる)と、新 たに付加する番号とが識別できなくなったら、連続送信 **/繰り返し送信の表示フラグを繰り返し送信=GBN-**ARQモードにし、この未確認番号(=最旧未確認番 号) までさかのぼって送信する。この状態で、帰還路の 情報から最旧未確認番号が更新されればその番号にまで 遡って送信する。受信側ではNack(1)で要求した 番号i以外の未確認番号(前述のように記憶してある) を確認する場合がある。この場合は、番号を記憶から除

番号と、新たに付加する番号とが識別できるようになったら、連続送信/繰り返し送信の表示フラグを連続送信 にして、再びSR-ARQに復備する。

[0017] 図1は、本架明によるARQ方式のSR-ARQに対ける動作を示している。S・(1=1~1)
2) は、デーク条号1のデータをSRモードで送信したことを示す。A・, N・は帰還路の情能を改し、A・は データ番号1に対するACとを、N・はデーク番号5に対するNacとを表す。 Oは伝送路で眠りが生じなひを表す。ま 10 たことを、Xも伝送路で眠りが生じたことを表す。ま 10 たことで、AC 医子 N・2 データを表し、この例では、RTFはラウンドトリップディレイ時間に相当するフレームをを表し、この例では、RTF=4である。図は、番号2、5の変形データと、いくつかの帰遺路のデータ(AOと最初のN2、及びその後のいくつかの N2)が組った場合の動作を示している。

[0018] 図2は、本邦明によるARQ方式のGBN -ARQに決ける動作を示している。G(1912 6)は、データ番号1のデータをGBNモードで送信したことを示す。A:,N:,O,x,RTFの着来は日とことを示す。A:,N:,O,x,RTFの高年のの 大本庭路の状態で、これらのデータのGBNモードでの回 が議録を示している。

[0019] 図3は、本規則によるARQか成のSR-ARQからGBN-ARQへ変更する例を示している。 A1, N1, 〇, ×, RTFの意味は図1と同様である。図は、すでに番号5と6と7のデータが未確認の鉄館で、これらのデータの回復過程でSRモードからGB Nモードに変更(最旧未確認の番号=6と次のデータに付けるべき番号=6が一数する)している。

10020 図 図4は、A-559MLよのAKQ/JA/OUDBA Ar , Nr , C, X, RTFの宣味は到1と同様であ A. DRL すでに番号を1210のデータが確認の 状態で、これらのデータの回復過程でGBNモードの8 SRモードに催帰 ((GBNモードへ8年した番号-再 送要求番号) mod (モジュロ数) = (4-10) mod d16=10ぐ(モジュロ数-RTF+1) = 16-4 [0021]

民発明の効果)以上説明したように、本発明では、次 に、受信衛で未確認な番号」が受情できるまで、Nac k (1)を特望路に送信し続ける。この時、例えば、n 回目の送信で帰還路情報が設定側で正しく受信されない 様率は、1プロックの帰還路情報の誤り率のほどの実に なる。従って、参与を帰還路情報に付加することによっ で試り事が高々数倍増入しても、帰還落へのNack (1)の途信印数が増えるほど試り率を急激に下げるこ とができる。帰還路情報に繋りが現生した時、送信局が プロックデータを送信してからしてポンスを保するま での時間(ラウンドトリップディレイ時間)が変化する が 帰還路情報が未確認条号を表示しているので、同期 外れになることはない。また、適信中ディネル切り接え が発生してラウンドトリップディレイ時間が変化して も、同様の別語により同機がれれならない。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明によるARQ方式のSR-ARQにおける動作を示す。

【図2】本発明によるARQ方式のGBN-ARQにおける動作を示す。

【図3】本発明によるARQ方式のSR-ARQからG BN-ARQへ変更する例を示す。

【図4】 本発明によるARQ方式のGBN-ARQから SR-ARQへ復帰する例を示す。 【符号の説明】

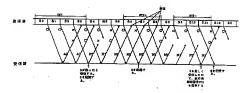
S: (i=1~12) データ番号1のデータをSR モードで送信したことを示す。

伝送路で誤りが生じなかったことを示す。

× 伝送路で襲りが生じたことを示す。 RTF ラウンドトリップディレイ時間に相当するフレーム数を示し、実施例ではRTF=4である。

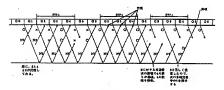
 G_i ($i=1\sim6$) データ番号 i のデータをGBN モードで送信したことを示す。

【図1】



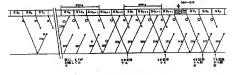
SR4-FRODA

[图2]



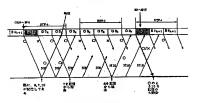
CBN &- Font

[23]



SRからGBNへの存行 (モジュロ数=16の場合)

(図4)



GBNからSRへの移行 (モジュロ数=16の場合)